(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出顧公開番号 特開2002-43953 (P2002-43953A)

(43)公開日 平成14年2月8日(2002.2.8)

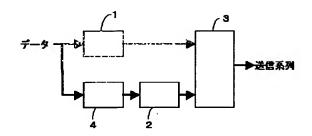
(51) Int.CL.7		識別記号	ΡI				テーマコード(多考)		
H03M	13/29		HO:	3 M	13/29			5B001	
G06F	11/10	3 3 0	G0(8 F	11/10		330M	5J065	
H03M	13/23		н0:	3 M	13/23			5K014	
	13/27				13/27				
	13/35				13/35				
		審查請求	未請求	制力		OL	(全 15 頁)	最終頁に続く	
(21)出願書		特額2000-225421(P2000-225421)	(71)	出質	۸ 000006	013	· · · <u>-</u>		
					三菱電	機株式	会社		
(22)出頭日		平成12年7月26日(2000.7.26)					区丸の内二丁	52番3号	
			(72)	発明:					
					東京都	千代田	区丸の内二丁	目2番3号 三	
		· ·			夢電標				
			(72)	発明	者 中村	路音			
	U		"				区丸の内二丁	目2番3号 三	
					菱電機				
			(74)4	19.43	Å 100102		, , ,		
			"~"	VI.	弁理士		会議 (外	·1名)	
					Лец	ВЩ	MONE OF	14)	
								最終頁に続く	

(54) 【発明の名称】 誤り訂正方法及び誤り訂正装置

(57)【要約】

【課題】 従来デジタル無線通信は、チャネル容量の1/2以上を誤り制御に使用しているため、誤り耐性が強く、高速伝送では短時間でデジタル圧縮動画が伝送できるが、デジタルMCAシステムのような低ビットデータ伝送で、画像データのような大容量情報を送ると、伝送路上の誤りは小さいが伝送時間が長くかかる。逆に、冗長を減らせば伝送時間は短くなるが誤り耐性が弱く、デジタル圧縮画像データでは1ビット誤りに対し、画像が再生できない問題点があった。

【解決手段】 複数の誤り訂正でデータを保護する方法で、はじめにデータと冗長が小さい誤り訂正符号の符号化系列を送信し、続いてデータ、前記の誤り訂正符号の符号化系列、同じデータに対して保護する誤り訂正能力の大きい別の誤り訂正系列に対して保護する誤り訂正符号のチェック部分、その誤り訂正符号の符号化系列、前記の誤り訂正符号のチェック部分、その別の誤り訂正符号の符号化系列の何れかを送信する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 データ伝送に対して複数の誤り訂正でデ ータを保護する方法であって、はじめにデータとそれに 対する冗長が小さい誤り訂正符号の符号化系列を全て送 信し、続いてデータのみ、あるいは前記の誤り訂正符号 の符号化系列、あるいは同じデータに対して保護する訂 正能力の大きい別の誤り訂正系列の何れかに対して保護 する誤り訂正符号のチェック部分、あるいはその誤り訂 正符号の符号化系列、または前記の誤り訂正符号化系列 に対して保護する訂正能力の大きい別の誤り訂正符号の 10 チェック部分、あるいはその別の誤り訂正符号の符号化 系列を送信することを特徴とする誤り訂正方法。

【請求項2】 データ伝送に対する複数の誤り訂正は一 つの誤り訂正符号パラメータでデータを保護する方法で あり、はじめにデータに対して生成した符号化系列に対 して、特定の間隔をおいて先に一部を送信し、続いて、 先に送らなかった符号化系列を送信することを特徴とす る請求項1記載誤り訂正方法。

【請求項3】 先に送られるデータにはデータ長の情報 が含まれ、それに対し第3の誤り訂正符号で保護される 20 ことを特徴とする請求項1記載の誤り訂正方法。

【請求項4】 保護するデータ系列に誤り検出符号が含 まれることを特徴とする請求項1記載の誤り訂正方法。

【請求項5】 データ長は第3の誤り訂正符号あるいは 誤り検出符号で保護され、データとそれに対する誤り訂 正符号の符号化系列の送信間に複数回送信されることを 特徴とする請求項3記載の誤り訂正方法。

【請求項6】 データ伝送に対して複数の誤り訂正でデ ータを保護する方法であって、はじめにデータ及びデー タを保護する誤り訂正符号の符号化系列を受信した時点 30 で誤り訂正の復号処理を行い、復号後のデータに誤りが ないと判定すれば、後続する受信系列を受信せず前記誤 り訂正符号の復号処理で得られたデータ系列を出力し、 誤りが残留していると判定すれば後続する誤り訂正符号 の符号系列を受信し、これと前記先に受信した誤り訂正 符号の復号結果または先に受信した受信系列を用いて後 続する誤り訂正符号で復号処理を行い復号結果を出力す ることを特徴とする誤り訂正方法。

【請求項7】 後続する誤り訂正符号は、前記データを 保護する別の誤り訂正符号系列を保護する前記誤り訂正 40 符号の符号化系列であり、誤りが残留していると判定す れば、前記先に受信した誤り訂正符号の復号結果及び継 続する別の誤り訂正符号に対する前記誤り訂正符号の復 号結果受信を用いて復号処理し、前記別の誤り訂正符号 の復号処理で得られたデータを出力することを特徴とす る特許請求項6記載の誤り訂正方法。

【請求項8】 データを保護する誤り訂正は一つの誤り 訂正パラメータ、かつ複数の誤り訂正でデータを保護す る方法であり、はじめに先に受信した誤り訂正符号系列 て誤りがないと判断すればその復号結果を出力し、誤り が残留していると判定すれば継続する受信系列を受けて 誤り訂正符号を再構築して復号処理を行いその復号結果 を出力することを特徴とする特許請求項6記載の誤り訂 正方法。

2

【請求項9】 後から受信した別の誤り訂正符号での復 号後、前記別の誤り訂正符号での復号結果と先に受信し た誤り訂正符号を用いて、再度先に受信した誤り訂正符 号の復号を行うこと特徴とする請求項6記載の誤り訂正 方法。

【請求項10】 先に復号する誤り訂正符号は複数の符 号語系列からなり、前記先に復号する誤り訂正符号の復 号で誤りが残留していると判断された場合、後から復号 する別の誤り訂正符号の復号において、前記先に復号し た誤り訂正符号のデータを使って復号し、かつ先に復号 した誤り訂正符号の復号処理において得られる復号デー タに対応した複数の先に復号した誤り訂正符号の訂正数 あるいは受信データ誤り数を使って、軟判定復号を行う ことを特徴とする請求項6記載の誤り訂正方法。

【請求項11】 保護するデータ系列に誤り検出符号が 含まれる場合、誤り検出符号が含まれる誤り訂正符号で 復号後、残留誤りの有無を誤り検出符号で判定すること を特徴とする請求項6記載の誤り訂正方法。

【請求項12】 先に送られるデータにはデータ長の情 報が含まれ、その復号結果により誤り訂正符号の符号長 あるいは符号語数および、別の誤り訂正符号の符号長あ るいは符号語数を推定することを特徴とする請求項6記 載の誤り訂正方法。

【請求項13】 データ長は、第3の誤り訂正符号ある いは誤り検出符号で保護されて、データとそれに対する 誤り訂正符号の符号化系列の受信間に複数回受信され、 第3の誤り訂正符号あるいは誤り検出符号で正しいデー タ長が受信されたと判定すれば、その復号結果により誤 り訂正符号の符号長あるいは符号語数および、別の誤り 訂正符号の符号長あるいは符号語数を推定することを特 衛とする請求項12記載の誤り訂正方法。

【請求項14】 データ伝送に対して複数の誤り訂正符 号でデータを保護する方法であって、データに対して符 号化する誤り訂正符号B、データのみあるいはデータを 含む誤り訂正符号Bの符号化系列に対して符号化する誤 り訂正符号Aを複数の符号語数で構成することを特徴と する誤り訂正方法。

【請求項15】 誤り訂正符号Bを軟判定復号可能な符 号とし、誤り訂正符号Bの復号においては、誤り訂正B の符号化系列に対応して誤り訂正符号Aである複数符号 語の訂正数を誤り訂正符号Bの復号に用いることを特徴 とする請求項14記載の誤り訂正方法。

【請求項16】 誤り訂正符号Bで復号したデータを再 び、誤り訂正符号Aのデータ部分について誤り訂正符号 の一部でもって復号処理を行い、復号後のデータに対し 50 Aで復号し、さらにその復号結果及び訂正数を誤り訂正 符号Bの復号に用いることを特徴とする請求項15記載の誤り訂正方法。

【請求項17】 データ伝送に対して複数の誤り訂正でデータを保護する機能を付加する誤り訂正装置であって、そのデータ送信手段は、データに対して第1の誤り訂正符号Aを生成する第1の符号化生成手段と、データまたは前記第1の符号化系列を記憶する記憶手段と、この記憶手段のデータまたは第1の符号化系列を保護する第2の誤り訂正符号Bを生成する第2の符号化生成手段と、はじめにデータとそれに対する第1の誤り訂正符号10Aの符号化系列を全て送信し、続いてデータのみあるいは第2の誤り訂正符号Bのチェック部分または第2の符号化系列を送信する出力手段とを有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項18】 データ伝送に対して一つの誤り訂正符号パラメータでデータを保護する誤り訂正機能を付加する誤り訂正装置であって、データ送信手段は、データに対して符号化系列を生成する符号化手段、符号系列のすべて、あるいは一部を記憶する記憶手段、符号化系列に対して特定の間隔で先に一部を送信し、続いて先に送ら20なかった符号化系列を送信する送信手順手段を有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項19】 データ伝送に対して複数の誤り訂正でデータを保護する機能を付加する誤り訂正装置であって、データ送信手段は、データに対して第2の誤り訂正符号Bで符号化する第2の符号化手段、前記データあるいは第2の符号化手段が出力するデータを含む符号化系列に対して符号化する第1の誤り訂正符号Aを複数の符号語で符号化する第1の符号化手段を有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項20】 データ伝送に対して複数の誤り訂正でデータを保護する機能を有する誤り訂正装置であって、データ系列を復号する復号手段は、データのみあるいはデータを保護する第2の誤り訂正符号Bをさらに保護する第1の誤り訂正符号Aである複数の符号語を復号し、かつ符号語の訂正数を出力する第1の復号手段A、第1の復号手段Aの復号データと、第1の誤り訂正符号Aである複数のブロック符号の訂正数を使って第2の誤り訂正符号Bの軟判定復号する第2の復号手段Bを有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項21】 データ伝送に対して複数の誤り訂正符号でデータを訂正する機能を有する誤り訂正装置であって、データ系列を復号し、出力するデータ受信手段は、複数の誤り訂正符号を順次復号する複数の復号手段と、各誤り訂正符号の復号結果において誤りなしかどうかを判定する判定手段と、前期判定手段が誤りなしとした場合、その復号結果を出力する出力手段とを有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項22】 データ伝送に対して複数の誤り訂正で ト挿入手段35では誤り検出符号符号化手段34で生成データを訂正するデータ受信手段において、データ及び 50 した情報とCRCチェックビットにさらに畳込み符号の

データに対して付加された第2の誤り訂正符号Bのチェックに対して保護する第1の誤り訂正符号Aで復号する復号手段と、データの復号結果において誤りなしかどうかを判定する判定手段、第1の誤り訂正符号Aにより復号されたデータを記憶する記憶手段、前記記憶手段にあるデータと前記第1の誤り訂正符号Aで復号するデータに対して付加された第2の誤り訂正符号Bのチェックから第2の誤り訂正符号Bで復号する復号手段、前記2つの復号手段より出力データに対して、前期誤り拠定手段が誤りなしとした場合、第1の誤り訂正符号Aにより復号されたデータ復号結果を出力し、そうでなければ第2の誤り訂正符号Bで復号したデータを出力する出力手段を有することを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項23】 データ伝送に対して複数の誤り訂正符号でデータを訂正する機能を有する誤り訂正装置であって、データ系列を復号し、出力するデータ受信手段は、受信系列を記憶する記憶手段、特定の間隔をおいて先に一部を送信された符号系列よりデータ系列の復号処理を行う第1の復号手段、復号結果に誤りがあるがどうかを判定し、誤りがなければ復号処理を終了する誤り判定手段、誤りありと判定すれば続く受信系列を含め復号処理を行う第2の復号手段を備えたことを特徴とする誤り訂正装置。

【請求項24】 復号手段は、先に受信した符号系列を 復号する第1の復号手段と、続く受信系列を含めて復号 する第2の復号手段を共用する構成にされたことを特徴 とする請求項23記載の誤り訂正装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

30 【発明の属する技術分野】この発明は、デジタル無線装置における誤り訂正方式、特に低ビットレート伝送時において効率よくデータを伝送する方式、なかでも連接符号構成での誤り訂正方法及びその装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】例えば、図19は公共業務用デジタル移動通信システム(RCR STD-398)でのチャネルコーディングの誤り訂正方法に用いられる装置のブロック構成図で、34は情報に対して誤り検出符号(CRC)符号化手段、35は固定ビット挿入手段、36は畳込み符号化手段、37はインタリーブ生成手段である。また図20は各手段でのビット長の変化を示しており、38は誤りCRC符号化出力時、39は固定ビット挿入手段出力時、40は畳込み符号化手段出力時、41はインタリーブ生成時である。

【0003】次に動作について説明する。誤り検出符号符号化手段34では情報に対して16ビットの誤り検出符号(CRC)を付加する(図20の38)。固定ビット挿入手段35では誤り検出符号符号化手段34で生成した情報とCRCチェックビットにさらに豊いみ辞号の

5

テイルビットとなる5ビットの"0"固定データを後ろに付加する(図20の39)。それを畳込み符号化手段36では拘束長6でレート1/2の畳み込み符号化を行い(図20の40)、更にインタリーバ手段37で畳込み符号系列を時間的に分散させ(図20の41)バースト的な誤りに対して誤り耐性を強化している。

【0004】また、図21はDBV(Digital Video B roadcasting)の誤り訂正方式の連接符号に用いられる装置のブロック構成図で、42は外符号生成手段、43はインタリーブ生成手段、44は内符号生成手段である。【0005】次に動作を説明する。外符号生成手段42ではデータを符号長204バイト、情報188バイトのリードソロモン(RS)符号で符号化する。符号化したRS符号系列はインタリーブ生成手段43に入り12段の畳み込み型のインタリーブが行われる。インタリーブされた符号系列は内符号生成手段44では拘束長7でレート1/2の畳込み符号器をベースに最大レート1/2からレート7/8までチャネルの状態によって変更される

【0006】また、図22は特開平7-202719号 20 に記載の誤り訂正符号の復号装置の構成図で、45は内符号から得られる誤り個数から、いくつ以上の誤りでフラグを付加するかを判定するフラグ付加モード判定手段、46はフラグ付加が判定された結果を受けてフラグを付加するフラグ付加回路、47は外符号復号手段である。

【0007】次に動作を説明する。フラグ付加モード判定手段45は複数の符号語からなる内符号の復号結果で得られる誤り個数iの符号語がいくつあるかを求もとめ、誤り個数iの検出数から複数のフラグ制御を行い、フラグ付加回路46で複数の信頼度情報たるフラグ付加を行う。外符号復号手段47は前記複数のフラグより複数の復号モードの中から選択し復号を実行する。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】以上のように従来デジタル無線通信では、誤り耐性を強化するためチャネル容量の1/2以上を誤り制御の冗長に使用している。これらの誤り耐性は強く、DVBのような高速伝送では短時間でデジタル圧縮動画が伝送できるが、例えばデジタルMCAシステムのような低ビットデータ伝送において、画像データのような大容量の情報を送ると、伝送路上の誤りが小さくでも伝送時間が長くかかるという問題点があった。また、逆に、冗長を減らせば伝送時間が短くなるものの誤り耐性が弱くなり、デジタル圧縮がかけられた画像データでは1ビットの誤りに対して、画像が再生できないという問題点があった。

【0009】また、連接符号の外符号の復号処理において内符号の誤り訂正数を利用して復号する場合、誤り数iの符号語をカウントして複数の信頼度情報たるフラグを生成し、それによって復号モードを切り替えるという

信頼度情報の付加モード制御等複雑な操作が必要であった。

【0010】この発明は上記のような問題点を解決するためになされたもので、伝送路上の誤りが小さい場合は高速にデータを伝送し、伝送路上の誤りが大きく場合は高い信頼性を持ってデータを伝送できるようなデジタル無線通信システムを構築するための誤り訂正方法及びその装置を与えることを目的とする。

【0011】また、連接符号の外符号の復号処理において内符号の誤り訂正数を利用して復号する場合において、信頼度情報付加モードを制御することなく復号する誤り訂正方法及びその装置を与えることを目的とする。 【0012】

【課題を解決するための手段】この発明に係る誤り訂正 方法及び訂正装置は、伝送するデータに対し複数の誤り 訂正符号で保護する複数の符号化手段と、先にデータを 含む冗長が小さい誤り訂正符号系列を先に送信し、あと から訂正能力の大きい誤り訂正符号系列を送信するため の出力手段と、後から送信するための訂正能力の大きい 誤り訂正符号系列を記憶する記憶手段とを有する送信手 段とその送信方法である。

【0013】また、受信側においては先に送られたデー 夕を含む誤り訂正符号系列と後から来る訂正能力の大き い誤り訂正符号系列を復号する複数の復号手段と、先に 送られたデータを含む誤り訂正符号系列復号し、復号結 果に誤りがないかどうかを判定する判定手段と、前記判 定手段で誤りないと判定すればただちにその結果を出力 する出力手段を有する受信手段とその受信方法である。 【0014】また、この発明に係る誤り訂正方法及び誤 り装置は、伝送するデータに対し訂正能力の大きい誤り 訂正符号で保護する符号化手段と、データ及び前記訂正 能力の大きい誤り訂正符号のチェックに対して保護する 冗長が小さい誤り訂正符号の符号化手段と、データ及び を訂正能力の大きい誤り訂正符号系列を冗長が小さい誤 り訂正符号の符号化手段に入力する入力切り替え手段 と、後から送信するための訂正能力の大きい誤り訂正符 号系列を記憶する記憶手段を有する送信手段とその送信 方法である。

【0015】また、受信側においては冗長が小さい誤り 訂正符号を復号する復号手段と、データに関して前記復 号手段の復号データを記憶する記憶手段と、前記復号手 段による復号データに誤りがないかどうかを判定する判 定手段と、前記記憶手段にある復号データと前記冗長が 小さい誤り訂正符号を復号する復号手段より出力される 訂正能力の大きい誤り訂正符号系列から復号データを出 力する復号手段と、前記判定手段で誤りないと判定すれ ばただちにその結果を出力する出力手段を有する受信手 段とその受信方法である。

iの符号語をカウントして複数の信頼度情報たるフラグ 【0016】また、この発明に係る別の誤り訂正方法及を生成し、それによって復号モードを切り替えるという 50 び誤り装置は、伝送するデータに対し1つの誤り訂正符

号で保護する符号化手段と、先にデータを含む符号系列 の一部のみ先に送信し、あとから残りの誤り訂正符号系 列を送信するため送信手順手段と、後から送信するため 誤り訂正符号系列を記憶する記憶手段を有する送信手段 とその送信方法である。

【0017】また、受信側においては先に送られたデー タを含む誤り訂正符号系列の一部で復号する復号手段 と、またその受信系列を記憶する記憶手段と、後から来 る残り誤り訂正符号系列と記憶手段にある先に送られた データを含む誤り訂正符号系列の一部を合成して復号す る復号手段と、先に送られたデータを含む誤り訂正符号 系列復号し、復号結果に誤りがないかどうかを判定する 判定手段と、前記判定手段で誤りないと判定すればただ ちにその結果を出力する出力手段を有する受信手段とそ の受信方法である。

【0018】また、この発明に係る別の誤り訂正方法及 び誤り装置は連接符号の符号化手段において、複数の符 号語からなる符号系列で生成する内符号の符号化手段 と、畳込み符号を生成する外符号の符号化手段を有する 送信手段とその送信方法である。

【0019】また、受信側においては連接符号の復号手 段において、複数の符号語からなる符号系列を復号しか つ誤り数を出力する内符号の復号手段と、前記内符号の 復号データと誤り数を使い畳込み符号の規則にそって復 号する外符号の復号手段を有する受信手段とその受信方 法である。

[0020]

【発明の実施の形態】実施の形態1. 図1はこの発明の 実施の形態1に係る誤り訂正方法に用いられる送信側装 置のブロック構成図、図3は受信側装置のブロック構成 30 図である。図1において1は誤り訂正符号Aの符号化手 段、2は誤り訂正符号Bの符号化手段、3はデータを含 む誤り訂正符号Aあるいは誤り訂正符号Bを送信するた めの出力切り替え手段、4はデータを記憶する記憶手段 である。

【0021】図3において5は誤り訂正符号Aの復号手 段、6は誤り訂正符号Aの復号結果に誤りが残留してい ないかを判定する誤り判定手段、7は復号したデータあ るいは誤り訂正符号Aの符号化系列を記憶する記憶手 段、8は誤り訂正符号Bでの復号手段、9は出力手段で 40 ある。

【0022】次に動作について説明する。まずデータは 誤り訂正符号Aの符号化手段1で誤り訂正符号化される とともに記憶手段4に記憶される。符号化手段1で誤り 訂正符号化されたデータを含む符号化系列は出力切り替 え手段3を通り送信される。これを送信するデータ全て が送信されるまで続ける。

【0023】全てのデータ及び誤り訂正符号Aの符号化 系列が送信されたら、記憶手段4にあるデータに対して 誤り訂正符号Bの符号化手段2によって符号化し、出力 50 ブロック構成図である。図4において、記憶手段4は符

切り替え手段3を通って送信する。このとき、誤り訂正 符号Bがデータにチェックが付加される組織符号であれ ばチェック部分のみを送ってもよい。 なお図2は、本動 作に基づく伝送フレームを示している。

R

【0024】一方、受信側装置では、最初に送信された データを含む誤り訂正符号Aの符号化系列受信系列は誤 り訂正Aの復号手段5により復号される。誤り判定手段 6は誤り訂正Aの復号手段5での訂正結果に対し、誤り が残留しているかどうかを判定する。判定方法は、例え ばデータに誤り検出符号が入っていれば誤り検出が容易 に行える。また例えば、ブロック符号での誤り訂正数。 誤り訂正不可フラグ等から判定することも可能である。 また、前記誤り訂正Aの復号手段5で復号された復号デ ータ系列は記憶手段7に記憶される。

【0025】もし、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 手段5から出力されるデータに誤りがないと判定すれ ば、出力手段9より誤り訂正Aの復号手段5で復号した 結果を復号データ系列として出力し、データを含む誤り 訂正符号Aの符号化系列に続いて送られて来ている受信 20 系列を破棄する。

【0026】一方、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 手段5から出力されるデータに誤りがあると判定すれ ば、記憶手段7にある復号データ系列と、後から受信し た誤り訂正符号Bの受信系列から誤り訂正符号Bの復号 手段8で復号し、出力手段9より誤り訂正符号Bの復号 手段8で復号した結果を復号データ系列として出力す る。

【0027】なお、誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bに 対してそれぞれ従来例同様インタリーブを行うことも可 能である。さらに、データ系列を複数ブロックに分け、 誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bをペアとするブロック を複数回送信してもよい。

【0028】なお、受信側では誤り訂正符号Bの復号手 段8の復号結果を図3の一点鎖線矢印のように判定手段 6に入力し、誤りがあると判定すれば点線矢印のように 誤り訂正符号Aの復号手段5に誤り訂正符号Bの復号手 段8の復号結果を入力して再度訂正を掛け、誤り判定手 段6で誤りがないかを再度判定し誤りがなければ出力手 段9より出力し、誤りがあるようであれば再度復号結果 を記憶手段7に記憶して、前記同様誤り訂正符号Bの復 号手段8で再度復号する繰り返し復号も可能である。

【0029】また、本実施の形態では誤り訂正符号Aと 誤り訂正符号Bの2つの誤り訂正符号による構成であっ たが、3つ以上の誤り訂正符号によっても同様の構成が 可能である。

【0030】実施の形態2.実施の形態1では、送信側 で誤り訂正符号Bの符号化に対して、データのみを対象 としていたが、データを含む誤り訂正符号Aを符号化対 象にしてもよい。 図4はそのような構成の送信側装置の

号化手段1の後段に設けられ、誤り訂正符号Aの符号系 列を記憶する。その他の構成は図1と同様であり、同一 符号を付し説明を省略する。

【0031】次に動作について説明する。 まずデータは 誤り訂正符号Aの符号化手段1で誤り訂正符号化され る. このとき誤り訂正符号Aの符号化手段1で誤り訂正 符号化された系列は記憶手段4に記憶される。また符号 化手段1で誤り訂正符号化されたデータを含む符号化系 列は出力切り替え手段3を通り送信される。これを送信 するデータ全てが送信されるまで続ける。

【0032】全てのデータ及び誤り訂正符号Aの符号化 系列が送信されたら、記憶手段4にある符号化系列に対 して誤り訂正符号Bの符号化手段2によって符号化し、 出力切り替え手段3を通って送信する。このとき、誤り 訂正符号Bがデータにチェックが付加される組織符号で あればチェック部分のみを送ってもよい。

【0033】一方、受信側の構成は図3と同じであり、 記憶手段7には誤り訂正符号Aの復号手段5で復号され たデータを含む誤り訂正符号Aの符号系列が記憶され、 判定手段6で誤りがなければ実施の形態1同様、出力手 20 段9よりデータを出力し、後続の誤り訂正符号Bの系列 を破棄し、誤りが検出されれば、誤り訂正符号Bの復号 手段8でデータを含む誤り訂正符号Aの符号系列を復号 する。

【0034】この場合、データを含む誤り訂正符号Aの 符号系列からデータ部分が分離できれば、データを出力 手段9より出力することも可能であるが、図3の一点鎖 線矢印にそって誤り訂正符号Bの復号手段8の復号結果 を判定手段6に入力して誤りが残留しているかを判定 し、誤りがあれば復号結果を図3の点線矢印のように再 30 に入力される。その他の構成は図1と同様である。 び誤り訂正符号Aの復号手段5に入力して復号する繰り 返し復号を行うとより効果的である。

【0035】なお、本実施の形態においても、実施の形 態1同様、インタリーブ構成をとることが可能であり、 また、3つ以上の誤り訂正符号でも構成できる。さら に、データ系列を複数ブロックに分け、誤り訂正符号 A、誤り訂正符号Bをペアとするブロックを複数回送信 してもよい。

【0036】実施の形態3.実施の形態1あるいは2に おいて、誤り訂正符号AをBCH符号等のブロック符 号、誤り訂正符号Bを組織型の畳込み符号として送信を すると、送信側では訂正能力を高い畳込み符号に対し て、畳込み符号のチェック部分のみを後から送信するこ とが容易である。

【0037】また、上記送信側に対する受信側では、例 えば図3上でブロック符号である誤り訂正符号Aの復号 手段5において各誤り訂正数をモニタして、記憶手段7 にデータと共に訂正数を記憶し、判定手段6で誤りが残 留していると判定すれば、誤り訂正符号Bの復号手段8 において記憶手段7にあるデータとともに訂正数を入力 50 ることが前提であるので、まず、受信データの先頭から

10 すると共に、受信系列から誤り訂正符号Bのチェック系 列を入力する。

【0038】この時誤り訂正符号Aの復号における誤り 訂正状況を反映させるように、例えば、誤り訂正符号A で誤りなしと判定されたビットについては信頼度を最も 高い軟判定値に設定し、誤り訂正した誤り訂正符号Aの ビット系列には訂正数に応じた軟判定値を与え、誤り訂 正符号Aで訂正不可と判定された部分はチェック列と同 等の軟判定値を与えて、例えばビタビ復号することで容 10 易に軟判定復号が可能となり、より復号能力を向上でき

【0039】なお、誤り訂正符号Bの復号手段8におけ る軟判定復号は、前記受信側実施の形態では誤り訂正符 号Aの復号手段5おいてデータを含む全てのブロック符 号である誤り訂正符号A系列の復号後、検出手段7によ って誤りが検出された場合のみとしていたが、判定手段 6を設けず無条件で誤り訂正符号Bの復号手段8に入力 してもよい。また、データを複数に分け、複数の誤り訂 正符号Aと誤り訂正符号Bをペアとするブロックを複数 回送信してもよい。

【0040】実施の形態4. 前記実施の形態1から3に おいては、データ長について一定長を前提とした伝送形 態としていたが、データ長が可変長となる場合も、デー タにデータ長を挿入することで前記実施の形態と同様の 動作が可能である。 図5は、 可変データ長の場合に適用 される、データにデータ長を挿入する実施の形態4にお ける送信側装置のブロック構成図である。 図5におい て、10はデータ長の誤り訂正符号化を行う第3の誤り 訂正符号化手段であり、その主力は出力切り替え手段3

【0041】次に動作について説明する。 まず最初にデ ータ長を第3の符号化手段10に入力し、誤り訂正符号 化を行う。そして出力切り替え手段3よりデータを含む 誤り訂正符号Aの符号化系列より先に出力する.この時 データ長の最大値はあらかじめ決まっているものとし、 データ長を情報とする第3の誤り訂正符号長は一定とす る。また第3の誤り訂正符号化手段10で行う符号化 は、誤り訂正符号Aよりも強力であることが望ましい。 それ以降、実施の形態1または3と同様の動作を行う。 40 なお、図6は本動作に基づく伝送フレームを示してい

【0042】一方前記送信方式に対する受信側の構成 は、例えば図7に示すようになっている。図7におい て、11は第3の誤り訂正復号手段であり、この出力は 誤り訂正符号Aの復号手段5、誤り判定手段6、記憶手 段7、復号手段8、出力手段9に各々入力される。その 他の構成は図3と同様である。

【0043】次に動作について説明する。 このような構 成の受信側装置では、データにデータ長を挿入されてい の固定ビット長は、データ長を含む第3の誤り訂正符号 系列であると認識し、第3の誤り訂正復号手段11に入 力し、誤り訂正を行う。ここで得られたデータ長を誤り 訂正Aの復号手段5、判定手段6、記憶手段7、誤り訂 正復号Bの復号手段8、出力手段9に入力し、そのデー タ長に基づき実施の形態1または3と同様の動作を行 ì.

【0044】上記実施の形態では、データ長を含む第3 の誤り訂正符号化系列をそのまま出力したが、データ長 を含む第3の誤り訂正符号化系列を誤り訂正符号Aの符 10 号化手段1に入力し、誤り訂正符号Aに含めて符号化し てもよい。その場合受信側は、誤り訂正符号Aの復号手 段5より誤り訂正符号Aで復号してから、第3の誤り訂 正符号の復号手段11に入力しデータ長を得る。

【0045】実施の形態5. 前記実施の形態4において は、データ長を第3の誤り訂正符号により符号化したも のを1回送信したが、この場合、データ長を送信してい る間に非常に誤り率が悪くなると、受信側でデータ長が 得られない可能性もある。これに対して、データ長を含 む第3の誤り訂正符号を誤り訂正符号Aの符号系列の間 20 に複数回送信することで、上記の問題を解決することが できる。

【0046】図8はその実施の形態による送信伝送フレ ームの構成図で、データ伝送の送信順を示している。こ の図から明らかなように、データ長を含む第3の誤り訂 正符号化系列は、全てのデータを含む誤り訂正符号Aの 符号化系列を複数ブロックに分割し、ブロックごとにデ ータ長を含む第3の符号化系列を挿入する伝送順で送信 する.

【0047】本実施の形態を図5の構成で実現するに は、データ長を含む第3の符号化系列を第3の誤り訂正 符号の符号化手段10に記憶し、出力手段3では誤り訂 正符号Aの符号化手段1の出力するブロック長を制御 し、間にデータ長を含む第3の符号化系列を挿入して出 力する。

【0048】一方受信側では、図7においてデータ長を 含む第3の符号化系列が入力されている場合は、第3の 誤り訂正符号の復号手段11において復号し、正しいデ ータ長が得られたと判断すれば、それをデータ長として 保持する。正しいデータ長であると判定する方法として 40 は、複数得られるデータ長情報が一致している場合であ ることで判定する方法や、データ長に誤り検出符号を付 加して第3の誤り訂正符号で符号化したものを送信し、 第3の誤り訂正符号の復号手段11で誤り訂正するとと もに、誤り検出符号を使って誤り検出を行う方法があ る。もちろん第3の誤り訂正符号に誤り検出機能を持た せることも可能である。

【0049】実施の形態6.前記、実施の形態1から実 施の形態5ではデータあるいはデータを含む誤り訂正符

12 誤り訂正符号Bを誤り訂正符号Aで符号化して送信して も同様の効果が得られる。

【0050】図9は実施の形態6の送信憶装置のブロッ ク構成図である。図9において1は誤り訂正符号Aの符 号化手段、2は誤り訂正符号Bの符号化手段、4はデー タを記憶する記憶手段、12は誤り訂正符号Aの符号化 手段1への入力を切り替えるための入力手段である。

【0051】次に動作について説明する。まずデークは 入力手段12により誤り訂正符号Aの符号化手段1に入 力されて誤り訂正符号化される。一方、データは記憶手 段4に記憶される。誤り訂正符号Aの符号化手段1によ り符号化されたデータを含む符号化系列が全てのデータ に対して先に送信される。次に、記憶手段4に記憶され ているデータから誤り訂正符号Bの符号化手段2により 符号化され、その符号化系列は入力手段12を通して、 誤り訂正符号Aの符号化手段1に入力し、誤り訂正符号 Aに符号化され送信する。 なお図10は本動作に基づく 伝送フレームを示している。

【0052】なお、誤り訂正符号Bがデータとチェック に分離された組織符号であれば、誤り訂正符号Bの符号 化手段2より入力手段12に入力するのは誤り訂正符号 Bのチェック部分のみだけでよい。また、誤り訂正符号 Bの符号化手段2と記憶手段4の関係は逆であってもよ

【0053】次に、受信側について説明する。図11は 実施の形態6における受信側装置のブロック構成図であ る。図11において5は誤り訂正符号Aの復号手段、6 は誤り訂正符号Aの復号結果に誤りが残留していないか を判定する誤り判定手段、8は誤り訂正符号Bでの復号 30 手段、9は出力手段である。

【0054】この様に構成された受信側装置の動作につ いて説明する。まず最初に送信されたデータを含む誤り 訂正符号Aの符号化系列受信系列は誤り訂正Aの復号手 段5に入力され復号される. 誤り判定手段6は誤り訂正 Aの復号手段5での訂正結果に対し、誤りが残留してい るかどうかを判定する。判定方法は、例えばデータに誤 り検出符号が入っていれば誤り検出が容易に行える。ま た例えば、ブロック符号での誤り訂正数、誤り訂正不可 フラグ等から判定することも可能である。

【0055】もし、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 手段5から出力されるデータに誤りがないと判定すれ ば、出力手段9より誤り訂正Aの復号手段5で復号した 結果を復号データ系列として出力し、データを含む誤り 訂正符号Aの符号化系列に続いて送られてきている受信 系列を受信しない。

【0056】一方、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 手段5から出力されるデータに誤りがあると判定すれ ば、後続する誤り訂正符号Bの符号化系列を情報とする 誤り訂正符号Aの符号化系列を誤り訂正Aの復号手段5 号Aに対し誤り訂正符号Bで符号化したが、データ及び 50 に入力し復号する。誤り訂正符号Aで復号された復号系 列は、誤り訂正符号Bの復号手段8によって復号され、 出力手段9より誤り訂正符号Bの復号手段8で復号した 結果を復号データ系列として出力する。

【0057】また、図12は誤り訂正符号Bが組織符号 であり、送信側でデータに続いて誤り訂正符号Bのチェ ックを誤り訂正符号化して送信された場合の受信側装置 の一構成図である。図12において、7は記憶手段であ り、誤り訂正Aの復号手段5で復号された復号系列を記 憶する。その記憶内容は誤り訂正符号Bの復号手段8に 出力される。それ以外は図11の構成と同様である。

【0058】次に動作について説明する。まず最初に送 信されたデータを含む誤り訂正符号Aの符号化系列受信 系列は誤り訂正Aの復号手段5に入力され復号される。 復号結果は記憶手段7に記憶される。誤り判定手段6は 誤り訂正Aの復号手段5での訂正結果に対し、誤りが残 留しているかどうかを判定する。 判定方法は、例えばデ ータに誤り検出符号が入っていれば誤り検出が容易に行 える。また例えば、ブロック符号での誤り訂正数、誤り 訂正不可フラグ等から判定することも可能である。

【0059】もし、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 20 手段5から出力されるデータに誤りがないと判定すれ ば、出力手段9より誤り訂正Aの復号手段5で復号した 結果を復号データ系列として出力し、データを含む誤り 訂正符号Aの符号化系列に続いて送られてきている受信 系列を破棄する。

【0060】一方、誤り判定手段6で誤り訂正Aの復号 手段5から出力されるデータに誤りがあると判定すれ ば、後続する誤り訂正符号Bのチェック系列を情報とす る誤り訂正符号Aの符号化系列を誤り訂正Aの復号手段 訂正符号Bのチェック系列は、記憶手段7にあるデータ と共に誤り訂正符号Bの復号手段8に入力して復号し、 出力手段9より誤り訂正符号Bの復号手段8で復号した 結果を復号データ系列として出力する。

【0061】なお、誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bに 対してそれぞれ従来例同様インタリーブを行うことも可 能である。さらに、データ系列を複数ブロックに分け、 誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bをペアとするブロック を複数回送信してもよい。

【0062】なお誤り訂正符号Bが組織符号であれば、 受信側では誤り訂正符号Bの復号手段8の復号結果を図 12の一点鎖線矢印のように判定手段6に入力し、誤り があると判定すれば点線矢印のように誤り訂正符号Aの 復号手段5に誤り訂正符号Bの復号手段8の復号結果を 入力して再度訂正をかけ、再度誤り判定手段6で誤りが ないかを判定し誤りがなければ出力手段9より出力し、 誤りがあるようであれば前記同様誤り訂正符号Bの復号 手段8で再度復号する繰り返し復号も可能である。

【0063】また、本実施の形態では誤り訂正符号Aと

14 たが、誤り訂正符号Bと同様に追加して3つ以上の誤り 訂正符号によっても同様の構成が可能である。

【0064】実施の形態7. 実施の形態6において、誤 り訂正符号AをBCH符号等のブロック符号、誤り訂正 符号Bを組織型の畳込み符号として送信をすると、送信 側では訂正能力を高い畳込み符号に対して、畳込み符号 のチェック部分のみを後から送信することが容易であ り、実施の形態3同様の効果が得られる。

【0065】特に本構成では組織型畳込み符号である誤 り訂正符号Bの復号手段8を軟判定復号とした場合、テ エック部分についてもブロック符号である誤り訂正符号で Aの復号手段5によって軟判定値を与えることができる ため、組織型畳込み符号である誤り訂正符号Bの復号手 段8の訂正能力向上が可能である。また、繰り返し復号 を行うことにより訂正能力向上が望める。

【0066】実施の形態8. 前記実施の形態6において は、データ長について一定長を前提とした伝送形態を前 提としていたが、データ長が可変長となる場合も、実施 の形態4あるいは実施の形態5同様にデータにデータ長 を挿入することで前記実施の形態6と同様の動作が可能 である。

【0067】実施の形態9. 前記実施の形態1から実施 の形態8では2つ以上の誤り訂正符号を用いて効率よく データを伝送する誤り訂正方法及び装置伝送方式であっ たが、1つの誤り訂正符号で構成しても同様の効果が得 られる。

【0068】図13はこの発明の実施の形態9に係る誤 り訂正方法に用いられる送信側装置のブロック構成図で ある。図13において13は誤り訂正符号化手段、3は 5に入力し復号する。誤り訂正符号Aで復号された誤り 30 データを含む誤り訂正符号系列を出力する出力手段、4 は誤り訂正符号系列を一部あるいは全てを記憶する記憶 手段、14は符号化系列を出力手段と記憶手段4への出 力を選択する選択手段である。

【0069】次に動作について説明する。 まずデータは 誤り訂正符号の符号化手段13で誤り訂正符号化され選 択手段14に入力される。選択手段14では、符号化系 列を全てあるいは特定周期の特定規則に基づき、符号化 系列より出力手段3を経由して送信する。また同時に選 択手段14は、符号化手段13で誤り訂正符号化された 40 データの符号化系列の全てあるいは特定周期の特定規則 に基づく符号化系列の一部を記憶手段4に記憶させる。 全てのデータに関し、選択手段14、出力手段3を経由 して符号化系列が送信されたら、記憶手段4にあるデー タを出力手段3通じて送信する。なお図14は、前記動 作に基づく伝送フレームを示している。ここでは記憶手 段4に全ての符号化系列を記憶した場合を示している。 【0070】一具体例として誤り訂正符号としてレート 1/2の畳込み符号の場合を説明する。誤り訂正符号の 符号化手段13をレート1/2の畳込み符号とし、選択 誤り訂正符号Bの2つの誤り訂正符号による構成であっ 50 手段14ではレート1/2で来る符号系列のうち例え

16

ば、レート7/8となるようなパンクチャド規則に基づ き、出力手段3より出力する。一方の記憶手段4にはパ ンクチャされたレート6/14のピット系列を記憶し、 データが符号化率7/8の畳込み符号として全て送信さ れた後、出力手段3を記憶手段4個に切り替え続けて送 信する。

【0071】次に、受信側について説明する。図15は 実施の形態9の受信側装置のブロック構成図である。図 15において15は誤り訂正符号の復号手段、6は誤り 訂正符号の復号手段15の復号結果に誤りが残留してい 10 ないかを判定する誤り判定手段、7は誤り訂正符号の復 号手段15に入力する受信系列と同じ受信系列を記憶す る記憶手段、16は誤り訂正符号の別の復号手段、9は 出力手段である。

【0072】この様に構成された受信側装置の動作につ いて説明する。まず最初に送信されたレートの高い誤り 訂正符号の符号化系列となっている受信系列は誤り訂正 の復号手段15により復号される。また、同時に前記受 信系列を記憶手段7に記憶される。誤り判定手段6は誤 り訂正の復号手段15での訂正結果に対し、誤りが残留 20 しているかどうかを判定する。判定方法は、例えばデー 夕に誤り検出符号が入っていれば誤り検出が容易に行え る。また例えば、誤り訂正符号がブロック符号であれば 誤り訂正数,誤り訂正不可フラグ等から判定することも 可能である。

【0073】もし、誤り判定手段6で誤り訂正の復号手 段15から出力されるデータに誤りがないと判定されれ ば、出力手段9より誤り訂正の復号手段15でレート復 号した結果を復号データ系列として出力し、後続する受 信系列を破棄する。

【0074】一方、誤り判定手段6で誤り訂正の復号手 段15から出力されるデータに誤りがあると判定されれ ば、復号手段16で記憶手段7にある受信系列に対し、 後から受信した誤り訂正符号系列を挿入して復号し、出 力手段9より誤り訂正符号の復号手段16で復号した結 果を復号データ系列として出力する。なお、図15の一 点鎖線のように誤り訂正符号の復号手段16で復号結果 から判定手段6でデータに誤りが残留しているかどうか を判定してもよい。

してはレート1/2の畳込み符号で、先にレート7/8 の畳込み符号として送信され、後から残りのレート6/ 14の符号化系列が送信される場合を説明する。この場 合では、誤り訂正の復号手段15はレート7/8の畳込 み符号の復号を行い、記憶手段7にレート7/8の畳込 み符号の受信系列を記憶し、誤り訂正の復号手段16は 記憶手段7にあるレート7/8の畳込み符号系列に後続 で受信したレート6/14の符号化系列を挿入し、レー ト1/2の畳込み符号の復号を行う。

来例同様インタリーブを行うことも可能である。また、 先に送信する符号系列と、後続として送信する符号化系 列が同じであってもよい。

【0077】また受信側では、受信系列に対応して軟判 定情報が得られれば、誤り訂正符号の復号手段15およ び誤り訂正符号の復号手段16で軟判定復号が可能であ り、訂正能力を向上できる。

【0078】実施の形態10. 前記実施の形態9での受 信側では誤り訂正符号の復号手段15と誤り訂正符号の 復号手段16による構成であったが、誤り訂正符号とし ては1つの符号であるため、これらの復号手段を兼置い ることが可能である。

【0079】図16はその一実施の形態を示すブロック 構成図である。図16において17は兼用する誤り訂正 符号の復号手段、6は誤り訂正符号の復号手段17の復 号結果に誤りが残留していないかを判定する誤り判定手 段、7は誤り訂正符号の復号手段17に入力する受信系 列を記憶する記憶手段、18は出力手段である。

【0080】次に動作について説明する。 まず最初に送 信されたレートの高い誤り訂正符号の符号化系列となっ ている受信系列は誤り訂正の復号手段17によりレート にあわせて復号される。また、同時に前記受信系列が記 億手段7に記憶される。誤り判定手段6は誤り訂正の復 号手段17での訂正結果に対し、誤りが残留しているか どうかを判定する。判定方法は、例えばデータに誤り検 出符号が入っていれば誤り検出が容易に行える。また例 えば、誤り訂正符号がブロック符号であれば誤り訂正 数、誤り訂正不可フラグ等から判定することも可能であ

30 【0081】もし、誤り判定手段6で誤り訂正の復号手 段17から出力されるデータに誤りがないと判定されれ ば、出力手段18より誤り訂正の復号手段17で復号し た結果を復号データ系列として出力し、後続する受信系 列を破棄する。

【0082】一方、誤り判定手段6で誤り訂正の復号手 段17から出力されるデータに誤りがあると判定されれ ば、記憶手段7にある受信系列を誤り訂正符号の復号手 段17に戻すと共に、後から受信した誤り訂正符号系列 を挿入し、挿入したレートにあわせて誤り訂正符号の復 【0075】一具体例として送信側同様誤り訂正符号と 40 号手段17で復号し、出力手段18より復号した結果を 復号データ系列として出力する。なお、この時にも判定 手段6でデータに誤りが残留しているかどうかを判定し てもよい。

【0083】実施の形態11. 前記実施の形態9及び実 施の形態10では、データ長が送信側と受信側で既知で あることを前提としていたが、データ長が可変である場 合でも、実施の形態4あるいは実施の形態5と同様の方 法でデータ長を送信すれば、可変長にも対応できる。な お実施の形態5と同様、先に送信する符号化系列の間に 【0076】なお、誤り訂正符号の送信に関しては、従 50 複数回データ長及びそれを保護する誤り訂正符号あるい

は誤り検出符号の符号化系列を送信する場合は、先に送 信する符号化系列を特定のビット長に区切ってブロック 化し、ブロックごとにデータ長に関する符号化系列を送 信してもよい。

【0084】実施の形態12. 前記、実施の形態1から 実施の形態11は誤り訂正方法専用の構成を有する装置 について述べたが、これらの処理に対して、例えばパー ソナルコンピュータ (PC) などの汎用プロセッサと汎 用メモリを有する機器を使用し処理することも容易に実 現できる。

【0085】図17はその実施の形態を示すブロック構 成図で、19はデジタルカメラ等の情報入力手段、20 はPC等の送信側汎用演算手段、21は送信側汎用演算 手段20内と外部とのデータをやり取りするインタフェ ース手段、22は送信側汎用演算手段20内の汎用プロ セッサ等の演算・制御手段、23は送信側汎用演算手段 20内の半導体メモリに代表される記憶手段、24は携 帯電話等の送信手段であり、これ等で送信側装置を構成 している。

【0086】25は同じく携帯電話等の受信手段、26 は受信側汎用演算手段、27は受信側汎用演算手段26 内のインタフェース手段、28は受信側汎用演算手段2 6内の演算・制御手段、29は受信側汎用演算手段26 内の記憶手段、30はディスプレイ等の情報出力手段で あり、これ等で受信側装置を構成している。

【0087】次に動作について説明する。ここでは実施 の形態1と同様の処理を汎用演算手段20で行う。まず 送信側では、情報入力手段19より得られた情報は汎用 演算手段20のインタフェース手段21、演算・制御手 段22を通じて、記憶手段23に記憶し、その後、図1 における誤り訂正符号Aの符号化手段1及び誤り訂正符 号Bの符号化手段2と同様の処理を演算手段22及び記 億手段23を使って行う。

【0088】誤り訂正符号化に関する処理が完了すれ ば、汎用演算手段20のインタフェース手段21を通じ て送信手段24に符号化系列を出力する。この時記憶手 段23にあるデータを含む誤り訂正符号Aの符号化系列 を先に出力し、続いて誤り訂正符号Bの符号化系列を出 力するよう演算・制御手段22が制御する。なお汎用演 算手段20では、誤り訂正符号化処理と送信手段24へ 40 出力処理を時分割あるいは同時に行ってもよい。

【0089】送信手段24は、送信する相手と接続処理 を行い、前期汎用演算手段20から出力する符号化系列 を送信する。

【0090】一方受信側では、送信手段24よりデータ を受け取れるよう受信側の汎用演算手段26を準備し、 受信手段25より汎用演算手段26のインターフェース 手段27を通じて受信系列を受け取る。受け取った受信 系列は演算・制御手段28により記憶手段29に一時記 憶し、データを含む誤り訂正符号Aの符号系列がそろえ 50 号Aと誤り訂正符号Bの送信順序にはこだわらない。

18 ば演算・制御手段28により直ちに誤り訂正符号Aの復 号処理を行い、結果を記憶手段29に記憶する。

【0091】全データについて誤り訂正符号Aの復号処 理が終了すれば、演算・制御手段28は記憶手段29に ある復号結果に誤りがあるかどうかを判定する処理を行 う。判定方法は、例えばデータに誤り検出符号が入って いれば誤り検出が容易に行える。また例えば、ブロック 符号での誤り訂正数、誤り訂正不可フラグ等から判定す ることも可能である。

【0092】前記の判定処理で誤りがないと判定すれ ば、演算・制御手段28はインターフェース手段27を 通じて受信手段25の受信処理を中止し、記憶手段29 にある復号データをインターフェース手段27経由で情 報出力手段30に出力する。

【0093】一方、前記の判定処理で誤りがあると判定 すれば、受信操作を継続し、誤り訂正符号Bの符号系列 がそろえば、記憶手段29にある誤り訂正符号Aで復号 した復号データも使用し演算・制御手段28により誤り 訂正符号Bの復号処理を行い、結果を記憶手段29に記 憶する。全てデータについて誤り訂正符号Bで復号が終 了したら演算・制御手段28は、インターフェース手段 27を通じて受信手段25の受信処理を終了し、記憶手 段29にある復号データをインターフェース手段27経 由で情報出力手段30に出力する。

【0094】なお、誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bに 対してそれぞれのインタリーブ処理も、送信側汎用演算 手段20及びを受信側汎用演算手段26を用いて行うこ とも可能である。さらに、データ系列を複数ブロックに 分け、誤り訂正符号A、誤り訂正符号Bをペアとするブ 30 ロックを複数回送信する制御も可能である。

【0095】なお、受信側では受信側汎用演算手段26 は記憶手段29にある誤り訂正符号Bの結果に対して誤 りがあるかどうかを演算・制御手段28で判定し、誤り があると判定すれば再度誤り訂正符号Aの復号処理を行 い、再度判定処理をし、まだ誤りがあると判定すれば誤 り訂正符号Bの復号処理を行う繰り返し復号も可能であ

【0096】なお、前記実施例では、情報入力手段1 9、送信側汎用演算手段20、送信手段24は別の装置 として述べたが、送信側汎用演算手段20に情報入力手 段19や送信手段24が入っていても実現可能である。 同様に受信側汎用演算手段26に、受信手段25、情報 出力手段19が入っていても実現可能である。

【0097】実施の形態13.実施の形態3あるいは実 施の形態7で、誤り訂正符号Aを複数の符号語より構成 されるブロック符号、誤り訂正符号Bを組織型の畳込み 符号としたが、これらの構成は一般的な連接符号として 構成することも可能である。この場合送信手段は、図1 あるいは図9と同等の構成である。ただし、誤り訂正符

20 号での訂正不可の復号データと同程度の信頼性となる軟 判定情報を付加すればよい。

【0098】受信側でも実施の形態3あるいは実施の形 態7と同様であるが先に復号する誤り訂正符号Aでの復 号データにおいて誤り検出を行う必要はない。すなわち 図3や図12おける検出手段6を設ける必要はない。

【0099】ここで、誤り訂正符号Bにおいて誤り訂正 符号Aの訂正数を利用する実施の形態13について示 す。図18はその構成例で、31は内符号たる誤り訂正 符号Aの復号手段、32は誤り訂正符号Aの復号手段よ り出力される訂正数から軟判定値を生成する軟判定値生 成手段、33は外符号たる誤り訂正符号Bで軟判定復号 10 する復号手段である。

【0100】次に動作について説明する。複数の符号語 からなる受信系列は内符号の復号手段31で復号される とともに、それぞれ符号語の訂正数を求める。このと き、訂正不可が判定できれば例えば訂正可能数もに対し て t + 1 と するように訂正不可も区別できるようにす る。そして内符号の復号手段31で得られたデータを外 符号の復号手段33に入力し、またそれぞれ符号語の訂 正数を軟判定生成手段32に入力する。

【0101】軟判定生成手段32では誤り訂正数に応じ 20 て軟判定値を生成する。ここで訂正数は、訂正可能範囲 を示していれば復号データに本来誤りは無いはずである が、誤訂正である可能性もある。しかし一般には誤り訂 正数が小さいほど誤訂正確率は小さい。よって軟判定生 成手段32では訂正可能範囲を含めて訂正数に応じて硬 判定復号データに対応した軟判定値を設定する。訂正数 に対する誤訂正確率は指数的であるので、軟判定値は訂 正数に対して指数的に差を発生させるとよい。例えば誤 り数と同等である訂正数mに対して軟判定値(t+1m)とすれば結線上でのシフト操作だけで変換できる。 【0102】内符号の復号データと共に軟判定生成手段 32より入力された軟判定値を使って外符号の復号手段 33は、内符号の復号データとともにそれにに対応した 誤り訂正数より生成した軟判定値を同時に使って例えば ビタビ復号のような軟判定復号を行い復号データを出力 する。このとき、外符号の復号手段33の隣接する復号 データ系列は内符号の符号語が異なるようにインタリー ブされているとより効果的である。以上のように受信側 から信頼度情報を得ることなく、かつ内符号の復号結果 に対して信頼度情報付加モードの制御を行うことなく軟 40 判定復号が実現できる。

【0103】なお、本実施の形態では内符号をブロック 符号、外符号を組織型畳込み符号としたが、内符号は複 数の符号語から復号データに対して復号状態が得られる 符号であり、外符号は軟判定復号が容易な符号であれば よい。

【0104】また、実施の形態3同様、外符号に対して 内符号での復号データは一部分であってもよい。この場 合、軟判定情報が内符号の復号データから得られない、 外符号の符号系列は硬判定データが有効でありかつ内符 50 部のみ先に送信し、あとから残りの誤り訂正符号系列を

[0105]

【発明の効果】以上のようにこの発明の誤り訂正方法及 び装置よれば、伝送するデータに対しデータを含む冗長 が小さい誤り訂正符号系列を先に送信し、あとから訂正 能力の大きい誤り訂正符号系列を送信することができ、 短い伝送ビット長で誤りに対してデータを保護しつつデ ータを伝送し、かつ強力な誤り保護が可能となる。

【0106】受信側においては先に送られたデータを含 む誤り訂正符号系列を復号し、復号結果に誤りがないと 判定すればただちにその結果を出力し、誤りが残留して いると判定すれば後から送られた誤り訂正符号系列を復 号出力するので、先に送られた誤り訂正符号系列をデー タを含む冗長が小さいものとし、後から送られる誤り訂 正符号系列を訂正能力の大きいものとすることができ、 このようにすれば、伝送路上の誤りが小さい場合はデー タを早く再生することができ、かつ誤りが大きい場合で も従来とほぼ同等の伝送時間で、同等あるいは先に復号 した復号結果を利用して従来を上回る訂正能力を得る。 【0107】この発明に係る誤り訂正方法及び装置は、 符号化手段を伝送するデータに対し訂正能力の大きい誤 り訂正符号で保護する符号化手段と、データ及び前記訂 正能力の大きい誤り訂正符号のチェックに対して保護す る冗長が小さい誤り訂正符号の符号化手段とすることが でき、入力切り替え手段はデータ及びを訂正能力の大き い誤り訂正符号系列を冗長が小さい誤り訂正符号の符号 化手段に入力させ、記憶手段は、後から送信するための 訂正能力の大きい誤り訂正符号系列を記憶させることが 30 可能で、このようにすれば、短い伝送ビット長で誤りに 対してデータを保護しつつデータを伝送し、かつ強力な 誤り保護ができる効果がある。

【0108】また、受信側においては、復号手段、記憶 手段、出力手段を冗長が小さい誤り訂正符号を復号する 第1の復号手段と、データに関して前記復号手段の復号 データを記憶する記憶手段と、前記記憶手段にある復号 データと前記冗長が小さい誤り訂正符号を復号する復号 手段より出力される訂正能力の大きい誤り訂正符号系列 から復号データを出力する第2の復号手段と、前記第1 の復号手段による復号データに誤りがないかどうかを判 定する判定手段段で誤りないと判定すればただちにその 結果を出力する出力手段とすることができ、このように した場合は、伝送路上の誤りが小さい場合はデータを早 く再生でき、かつ誤りが大きい場合でも先に復号した復 号結果を利用し非常に強力な訂正能力を得る効果があ る。

【0109】また、この発明に係る別の誤り訂正方法及 び装置は、伝送するデータに対し1つの誤り訂正符号で 保護する符号化手段と、先にデータを含む符号系列の一

送信するため送信手順手段と、後から送信するため誤り 訂正符号系列を記憶する記憶手段を有するため、一つの 符号化手段で短い伝送ビット長で誤りに対してデータを 保護しつつデータを伝送し、かつ強力な誤り保護ができ る効果がある。

【0110】また、受信側においては先に送られたデータを含む誤り訂正符号系列の一部で復号する復号手段と、またその受信系列を記憶する記憶手段と、後から来る残り誤り訂正符号系列と記憶手段にある先に送られたデータを含む誤り訂正符号系列の一部を合成して復号す 10 る復号手段と、先に送られたデータを含む誤り訂正符号系列復号し、復号結果に誤りがないかどうかを判定する判定手段と、前記判定手段で誤りないと判定すればただちにその結果を出力する出力手段を有するため、一つの復号手段で、伝送路上の誤りが小さい場合はデータを早く再生することができ、かつ誤りが大きい場合でも先に復号した復号結果を利用し強力な訂正能力を得る効果がある。

【0111】また、この発明に係る別の誤り訂正方法及び装置は連接符号の符号化手段において、複数の符号語 20 からなる符号系列で生成する内符号の符号化手段と、例えば、畳込み符号を生成する軟判定可能な外符号の符号化手段を有するため、強力な誤り保護ができる効果がある。

【0112】また、受信側においては連接符号の復号手段において、複数の符号語からなる符号系列を復号しかつ誤り数を出力する内符号の復号手段と、前記内符号の復号データと誤り数を使い畳込み符号の規則にそって復号する外符号の復号手段を有するため、受信データに軟判定値を得る必要がなく、かつ、外符号の復号前に信頼 30 度情報付加モードの制御が必要なく、強力な訂正能力を得る軟判定復号ができる強力な訂正能力を得る効果がある。効果がある。

【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明の実施の形態1における送信側装置のブロック構成図。

【図2】 実施の形態1における送信伝送フレームの構成図。

【図3】 実施の形態1に係る受信関装置のブロック構成図。

【図4】 実施の形態2における送信側装置のブロック 構成図。

【図5】 実施の形態4における送信側装置のブロック 構成図。

【図6】 実施の形態4における送信伝送フレームの構成図。

【図7】 実施の形態4における受信側装置のブロック 構成図。

【図8】 実施の形態5における送信伝送フレームの構

成図。

【図9】 実施の形態6における送信側装置のブロック 構成図。

22

【図10】 実施の形態6における送信伝送フレームの 構成図。

【図11】 実施の形態6における受信側装置のブロック構成図。

【図12】 実施の形態6における他の受信側装置のブロック構成図。

10 【図13】 実施の形態9に係る送信側装置のブロック 構成図。

【図14】 実施の形態9における送信伝送フレームの 構成図。

【図15】 実施の形態9における受信側装置のブロック構成図。

【図16】 実施の形態10における受信側装置のブロック構成図。

【図17】 実施の形態12における送信側装置と受信 側装置を示すブロック構成図。

※ 【図18】 実施の形態13における受信側装置のブロック構成図。

【図19】 従来の誤り訂正方法に用いられる装置のブロック構成図。

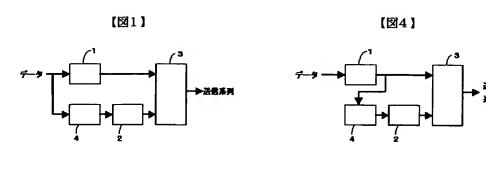
【図20】 図19の各手段でのビット長の変化を示す 伝送フレームの説明図。

【図21】 DBVの誤り訂正方式の送信側装置のブロック構成図。

【図22】 従来の他の誤り訂正符号の復号装置構成図。、

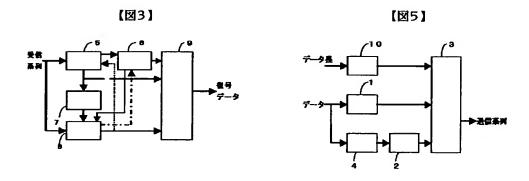
30 【符号の説明】

1:誤り訂正符号Aの符号化手段、2:誤り訂正符号B の符号化手段、3:出力切り替え手段、4:記憶手段、 5: 誤り訂正符号Aの復号手段、6: 誤り判定手段、 7:記憶手段、8:誤り訂正符号Bの復号手段、9、1 8:出力手段、10:第3の誤り訂正符号化手段、1 1:第3の誤り訂正復号手段、12:入力手段、13: 誤り訂正符号化手段、14:選択手段、15、16、1 7: 復号手段、19: 情報入力手段、20: 送信側汎用 演算手段、21、27:インタフェース手段、22:演 算·制御手段、23、29:記憶手段、24:送信手 段、25:受信手段、26:受信側汎用演算手段、2 8:演算・制御手段、30:情報出力手段、31:誤り 訂正符号Aの復号手段、32: 軟判定値生成手段、3 3: 復号手段、34: 誤り検出符号符号化手段、35: 固定ビット挿入手段、36: 畳込み符号化手段、37: インタリーブ生成手段、42:外符号生成手段、43: インタリーブ生成手段、44:内符号生成手段、45: フラグ付加モード判定手段、46:フラグ付加回路、4 7:外符号復号手段。

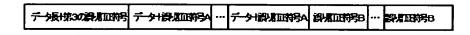


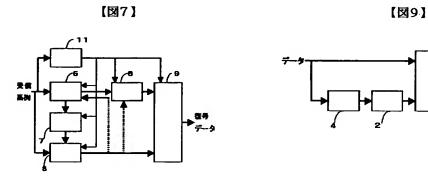
【図2】





【図6】

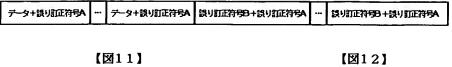


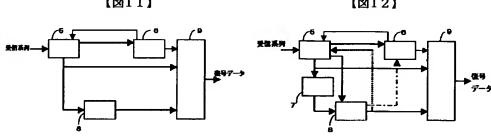


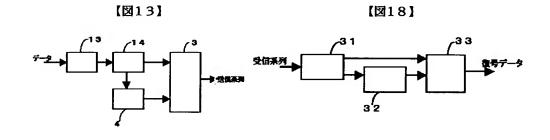
【図8】

_	_				_			
データ	長肥	データト説明正符名	データ場合の	データ+設・原正的ラA		アータ長(1 00)	データ+誤・原正符号A	誤煩正符 写) …

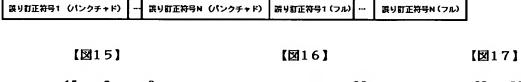
【図10】

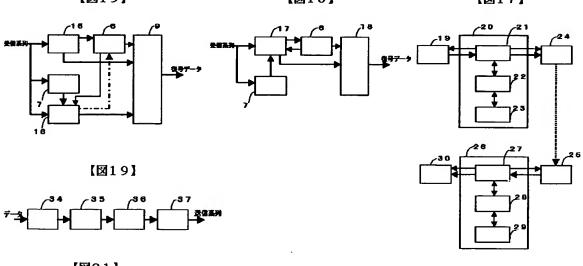




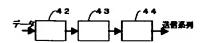


【図14】

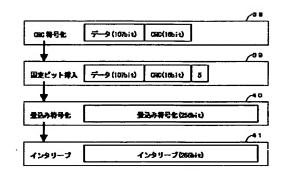


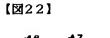


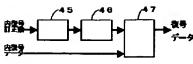
【図21】



【図20】







フロントページの続き

(51) Int. Cl. 7

識別記号

HO4L 1/00

FΙ

テーマコード(参考)

HO4L 1/00

В

(72)発明者 藤田 八郎

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三

菱電機株式会社内

(72)発明者 宮田 好邦

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三

菱電機株式会社内

Fターム(参考) 5B001 AA04 AA10 AA11 AB02 AC05 AD06

5J065 AB02 AC02 AD10 AE06 AF01

AF02 AG06 AH07 AH15 AH20

AH21 AH23

5K014 AA01 BA10 BA11 DA03 FA00

FA15 FA16 HA00 HA05 HA10